# ⑫ 公 開 特 許 公 報 (A)

平2-116924

®Int. Cl. ⁵

識別記号

庁内整理番号

④公開 平成2年(1990)5月1日

G 06 F

3/06 3/08 12/14 304 H F 320 C

6711-5B 6711-5B 7737-5B

審査請求 未請求 請求項の数 10 (全8頁)

⑤発明の名称

データ秘密保護方式

②特 顧 昭63-269376

20出 願 昭63(1988)10月27日

@発明者 園部

武雄
オ

大阪府茨木市丑寅1丁目1番88号 日立マクセル株式会社

内

⑩発明者 山 内

暁

大阪府茨木市丑寅1丁目1番88号 日立マクセル株式会社

内

⑪出 願 人 日立マクセル株式会社

大阪府茨木市丑寅1丁目1番88号

個代 理 人 弁理士 武 顕次郎

外1名

#### 明 細 君

1. 発明の名称

データ秘密保護方式

- 2. 特許請求の範囲
- (1) 光記録媒体に記録されているデータの秘密保護方式において、該光記録媒体に特定のフォーマットで該データが記録されているとともに、该情報を照エリアが設けられて該情報を照エリアに該光記録媒体を使用するユーザ個有の情報が記録されており、該特定のフォーマッとの情報が記録されており、該特定のフォーマットの人力される比較情報と該光記録媒体から読み出したは立っず固有の情報とを比較し、両者が一致れた該ユーザ固有の情報とを比較し、両者が一致にときのみ該システムは該光記録媒体から該データの再生を可能としたことを特徴とするデータ秘密保護方式。
- (2) 請求項(1)において、前記比較情報と前記ユーザ固有の情報との比較処理手段を前記光記録媒体のドライブ装置に設けたことを特徴とするデータ秘密保護方式。

- (3) 請求項(1)または(2)において、前記ユーザ固有の情報は、羅跡、指紋、印章、声紋、餌写真、眼底模様などの情報の少なくとも1つであることを特徴とするデータ秘密保護方式。
- (4) 請求項(1)、(2)または(3)において、前記光記録 媒体は秘密保護を必要とするユーザデータが記録 されたユーザデータエリアと該ユーザデータ夫々 に対するデイレクトリデータが記録されたデイレ クトリデータエリアとを有し、前記ユーザ固有の 情報と前記比較情報とが不一致のときに該ディレク トリデータエリアに記録されている該ディレク トリデータの再生を不能とすることを特徴とする データ秘密保護方式。
- (5) 請求項(4)において、前記ディレクトリデータ エリアに記録されているアドレスデータを所定個 数おきに破壊して前記ディレクトリデータの再生 を不能とすることを特徴とするデータ秘密保護方
- (6) 請求項(5)において、破壊されないアドレスデータからのアドレス部検出回数により、破壊され

た前記アドレスデータの検出を可能としたことを 特徴とするデータ秘密保護方式。

(7) 請求項(1)、(2)または(3)において、前記光記録 媒体は秘密保護を必要とするユーザデータが記録 されたユーザデータエリアと該ユーザデータ夫々 に対するディレクトリデータが記録されたデイレ クトリデータエリアとを有し、前記ユーザ固有の 情報と前記比較情報とが不一致のときに該ディレク トリデータエリアに記録されている該ディレク トリデータを判読不能とすることを特徴とするデ ータ秘密保護方式。

(8) 請求項(7)において、前記デイレクトリデータ に所定パターン情報を重ね書きして前記デイレク トリデータを変調し、前記デイレクトリデータを 判読不能とすることを特徴とするデータ秘密保護 方式。

(9) 請求項(B) において、前記変調されたディレクトリデータは所定の復調コードで復調可能とすることを特徴とするデータ秘密保護方式。

(O) 請求項(7)において、前記ディレクトリデータ

一方、個人的データの秘密性を保持するデータファイルシステムとしては、従来、ICカードシステムが知られている。これはマイクロコンピュータとメモリとを内蔵するICカードを用いるものであつて、メモリに必要なデータが記憶されているとともにマイクロコンピュータに暗証番号が格納されており、外部から入力される暗証番号がマイクロコンピュータがメモリからのデータの誘出しを可能とするものである。

## (発明が解決しようとする課題)

上記のICカードシステムでは、上記のように 暗証番号の一致、不一致によつてICカード内の マイクロコンピュータがメモリからのデータ読出 しの可、不可を決定するものであるから、メモリ の記憶されているデータに対して高い秘密性を維 持できる。つまり、メモリからのデータ読出し手 段であるマイクロコンピュータがこのメモリとと もにICカードに内蔵され、しかも暗証番号によ を判読不能とするためのプログラムを前記光記録 媒体の特定エリアに記録したことを特徴とするデ ーク秘密保護方式。

### 3. 発明の詳細な説明

#### (産業上の利用分野)

本発明は、光記録媒体や磁気記録媒体などに記録されているデータの管理方式に関する。

### 〔従来の技術〕

光ディスク、磁気ディスクなどの大容量の記録ースクな、多数の必要でなイスクなどの大容要なディークを記録媒体に記録してである。このデータファイイルンステムが知られているが、このデータファイイルンステムも種々の分野のでも利用されるようでもないがデータの個人の対別できている。この個人の対別できている。この個人のX線写真のでは、たとえば、医療内のないのでは、たい対しては、というのでは、ないでは、というのでは、ないでは、というのでは、たい対しては秘密性を保持する必要がある。

つてのみ動作するものであり、これ以外の手段ではマイクロコンピュータ が動作しないから、デークの秘密性を維持できるのである。

以上のように、光デイスクや磁気デイスクなど を用いたファイルシステムでは、従来、データの 秘密性を保持することは不可能であつた。

本発明の目的は、かかる問題点を解消し、記録 媒体に記録されているデータの秘密保護を実現可 能としたデータ秘密保護方式を提供することにあ る.

(課題を解決するための手段)

上記目的を達成するために、本発明は、記録媒体のデータフオーマットを特定化するとともに、該記録媒体に少なくとも1つの情報参照エリアにユーザ固有の情報が記録されており、該特定のフオーマット化で対応記録媒体のデータ再生を行なうシステムで外部から入力される比較情報と該記録媒体から該出された該ユーザ固有の情報とを比較し、両者が一致したときのみ該システムは該記録媒体から該データの再生を可能とする。

また、本発明は、記録媒体がユーザデータエリアとディレクトリデータエリアとを有し、前記ユーザ固有の情報と前記比較情報とが不一致のとき、該ディレクトリデータエリアからのディレクトリデータの再生を不能、もしくは該ディレクトリデータの判読を不能とする。

(作用)

以下、本発明の実施例を図面によつて説明する。 第1図は本発明によるデータ秘密保護方式の一 実施例を示すプロック図であつて、1はホストコ ンピュータ、2はデイスクドライブ装置、21. 22は画像パツファ、3は光ディスク、4はイメ ージスキャナ、5はディスプレイ装置である。

同図において、光ディスク3は、、たとええばの0-9171で規格されたカートリッジ付きの5.25インチ光ディスクであって、ユーザデしなディスクであるエリアとをなX記記録は、たとえば数はインクトリデータエリアには、ディレクトリデータにで、スクートリデータは特定のアイルのであった。これを関係では、ディレクトリデータは特定のアイルをは、ディレクトリデータは特定のエリア、これを情報参照により、アイレクトリデータには、アイレクトリデータには、アイレクトリデータには、アイレクトリデータには、アイレクトリデータには、アイレクトリデータには、アイレクトリデータには、アイレクトリデータには、アイレクトリデータには、アイレクトリデータには、アイレクトリデータには、アイレクトリデータには、アイレクトリデータエリア、これを情報参照によりには、光ディレクトリア、これを情報を

記録媒体に記録されているデータは特定のフォーマット化されているために、この特定のフォーマットを取り扱うドライブ装置でしかデータ再生が可能ない。これにより、データ再生が可能なドライブ装置に該記録媒体を使用してもができない。数はないではないでは、ないではないがあれない。該記録媒体に記録ないのデータ再生は行なわれない。該ユーザ固有の情報としては指紋、策跡や印章などの情報を用いることができ、個人個人の判別が可能となる。

また、ユーザ固有の情報と比較情報とか一致しないとき、ディレクトリデータの再生や判読が不能となるようにすることにより、該記録媒体が不正使用された痕跡を残すことができるし、また、さらに確実に不正使用に際してのデータ再生を防止することができる。

したがつて、データの秘密保護が完全に達成され

(実施例)

ることになる。

アという)に、この光ディスク 3 の所有者などのユーザ個人を表わす特定の情報(以下、これをユーザ固有情報という)が記録されている。このユーザ固有情報としては、指紋、 限底模様、 頗ななどの身体的特徴を表わす情報、 距すなどのユーザから生ずる特徴を表わす情報などが用いられる。 数値のパターンからなる暗証番号であつてもよい。

イメージスキヤナ4は、かかるユーザ固有情報が指紋などの画像情報である場合には、光ディスク3をディスクドライブ装置2に装者して使用するユーザの指紋などの画像情報の入力手段である。ユーザ固有情報が声紋であれば、入力手段としてマイクロフオンが用いられ、暗証番号であればキーボードが用いられる。以下、かかる入力手段から入力される情報を比較情報と呼ぶことにするが、ここでは、かかる比較情報を画像情報として説明する。

ディスクドライブ装置 2 には 2 つの画像パッフ

ア21.22と比較手段(図示せず)とが設けられており、画像パツフア21にはイメージスキヤナ4から入力された比較情報がホストコンピュータ1で処理された後格納され、画像パツフア22には光ディスク3から読み出されたユーザ固有情報が格納される。

次に、この実施例の動作を第2図を用いて説明 する。

まず、光ディスク3をディスクドライブ装置2に挿入すると(ステツブ101)、ホストコレモュータ1はディスクドライブ装置2を起動し程でれるの情報を顕エリアから指紋では出る。 説は である こっ が固有情報はディスクドライブを置2の画像 コーザ固有情報はディスクドライブな置2のコフィに ローザの比較情報である、たとえば 四世 に スクトコ で と に マティスクドライブ 装置 2 に の 比較情報を処理してディスクドライブ 装置 2 に

送り、その画像バツファ 2 1 に 格納させる (ステップ 1 0 3)。

次いで、ディスクドライブ装置2では、これら 比較情報とユーザ固有情報とが比較され(ステツ プ104)、この比較結果がホストコンピュータ 1に送られる。ホストコンピユ ータ 1 は、比較情 報とユーザ固有情報とが一致し たときには、ディ スクドライブ装置2にデータ再生指令を送る。こ れにより、まず、ディスクドライブ装置2は光デ イスク3からデイレクトリデータエリアの再生を 行ない、再生されるディレクトリデータが順次ホ ストコンピューターに供給される。このホストコ ンピユータ1では、このディレクトリデータでの ファイル名とユーザが指示した ファイル名とが比 較される。両者が一致すると、 このファイル名を 含むディレクトリデータからス タートアドレスと データ長を抽出してディスクド ライブ装置 2 に供 給し、光ディスク3のユーザデータエリアからユ - ザが指示したファイル名の画像データの再生を 行なわせる。この再生された画像データはホスト

コンピュータ1でアナログの画像信号に変換され、ディスプレイ装置5に供給される。したがつて、ディスプレイ装置5には、ユーザが希望した画像が表示される(以上、ステップ105)。しかる後、ユーザの指示によつて光ディスク3はディスクドライブ装置2から排出される。(ステップ107)。

ディスクドライブ装置2の画像バツファ21に 格納された比較情報と画像バツファ22に格納されたユーザ固有情報とが一致しない場合には、ホストコンピュータ1は光ディスク3からのデータ 再生を禁止し、たとえば「ユーザ不適」などのメ ツセージを出力するエラー処理を行ない(ステツ ブ106)、しかる後、光ディスク3をディスク ドライブ装置2から排出する(ステツプ107)。

ユーザ固有情報を指紋画像情報としたときの比較については、たとえば昭和63年電子情報通信学会秋季全国大会において、「ICカードの所有者確認のための指紋照合方法」(NEC)と題する論文で発表されている。

以上のように、この実施例では、光ディスク3のデータに特定のフォーマットが使用されていること、比較情報とユーザ固有情報との比較によつて所有者など真のユーザを判定していることから、真のユーザのみがデータ再生が可能となり、光ディスク3に記録されているデータの秘密保持が達成される。

なお、第1図において、画像 パツファ21, 22や 比較手段 はホストコンピュータ 1 などディスクド ライブ装置 2 以外の装置に設けるようにしてもよい。

また、情報参照エリアへのユーザ固有情報の登録処理は、光ディスク3をユーザが購入したときなどで行なわれ、たとえば販売元、あるいはユーザ自身がイメージスキヤナ4から指紋などをユーザ固有情報として入力し、ホストコンピュータ!の指示のもとに光ディスク3に記録される。

次に、第3図および第4図により、本発明によるデータ秘密保護方式の他の実施例を説明する。

光ディスクなどの記録媒体では、一般に追記可

第3図はデイレクトリエリアでのセクタフォーマットを示しており、ここでは、°CONTINOUS SERVO OPTICAL 512 BYTE SECTOR FORMAT に従っている。

第2図のエラー処理(ステツブ106)におい

ては、ディレクトリデータ エリアにおける 1 つとり のディレクトリデータ の記録エリアの対し、クトリデータ の記録エリアの対し、 の アーク が記録されている トラックナンバ として アーク が記録 されている トラック を破壊 はいる はい かい でんか アーク が記録 する。 そい カッセージを出 に し い カッセーグ を し し し か た り データ エーザ で か かっと し し し か か る ・ ユーザ 不 値 ・ とい ラメッセー と も カする。

このように処理された光ディスクをディスクドライブ装置に再度挿入した場合には、ディレクトリデータエリアでの上記記録エリアについての判定が不能となるので、ディレクトリデータの再生ができない。これにより、光ディスクが不正使用されたことが判明する。

一方、秘密保護が必要なユーザデータは、一般

に、1つの光ディスクにのみ記録され、かつ、いつでも使用できるようにしておく必要がある。このために、上記のようにアドレスデータが破壊された光ディスクはそのまま破棄されるのではなく、他の光ディスクにコピーなどして再利用ができるようにしなければならない。

第4図はこのように破壊処理された光ディスクからユーザデータの再生を可能とするディスクドライブ装置の一具体例を示すものである。

同図において、ディスクドライブ装置6にはセクタマークカウンタ61とアドレスマークカウンタ62とが設けられている。このディスクドライブ装置6に第3図に示したように処理された光ディスクを押入すると、まず、そのディレクトリデータエリアのデータ再生を行なう。

そこで、いま、アドレスデータが破壊された記録エリアを再生すると、この記録エリアでのセクタ判定は不可能であるが、次の記録エリアでは、アドレスデータが記録されているから各セクタが判定でき、先に説明したように、この記録エリア

には、その直前の記録エリアのアドレスデータが 記録されているので、これを読み出す。いま、こ の記録されているアドレスデータが10進数で 0010~0016とすると、ディスクドライブ 装置6は再度同じトラックを再生し、このとき、 破壊されていない記録エリアから0009のアド レスデータを読み取つたとき、 セクタマークカウ ンタ 6 1 とアドレスマークカ ウンタ 6 2 とを夫々 0にリセツトする。その後、破壊された記録エリ アの再生に移るわけであるが、第3図に示す各セ クタ毎にセクタマーク S M を検出する毎にセクタ マークカウンタ62は1ずつカウントアップし、 また、アドレスマークAMを検出する毎にアドレ スマーク61は1ずつカウントアツブする。これ らのカウント値がセクタのア ドレスデータとなる のであるが、いま、セクタマークカウンタ61の カウント値が 1 でアドレスマークカウンタ 6 2 の カウント値が3のときには、アドレスデータが 0010のセクタと判定される。同様に、セクタ マークカウンタ 6 1 のカウント値がnで 1 ≤ n ≤

10のとき、アドレスマークカウンク62のカウント値が3nであるときには、(0010+n)のセクタと判定される。このようにして破壊されたセクタのアドレスデータが復元され、各記録エリアでのディレクトリデータの再生が可能となる。

光ディスクの記録データの信頼性を向上させる ための本発明によるデータ秘密保護方式のさらに 他の実施例を第5図~第8図により説明する。

この実施例は、ディレクトリデータエリアに記録されているディレクトリデータに変調を施こし、このディレクトリデータの判読を不能にするものである。

すなわち、第2図におけるエラー処理 (ステツ プ106) において、光ディスクにおけるデイレクトリデータエリアに記録されているデイレクトリデータエリアを破壊する。これにより、ユーザデータエリアでの画像データのアドレス指定が不可能になる。他の例としては、記録されているディレクトリデータ(変調データ)を重ね書きしてこのディレクトリデータ

かかるデータを判認するためには、"0°ビツトに続く"1°ビツトの次のピツトは"0°に変換するという復調を行なうことにより、2~7変調されたデータに変換することができ、これにより、第7図に示すエラー処理後のデータから元の復調データを得ることができ、光ディスクからのデータ再生が可能であつて、他の光ディスクへのコピーが可能となる。

以上のようなデイレクトリデータの破壊や重ね 書きによる変調処理のプログラム(エラープログ カム)はデイスクドライブ装置に設けてもよように、 光ディスクの特定のエリアに書き込まれるようにに、 光ディスクの挿入(ステンプ101)とと読みにに、 光ディスクドライブ装置内のようとと読みして に格納し(108)、その後は第2図と同様の にででなってエラー処理時(ステンプ106)、 にを行なつてエラー処理時(ステンプ106)、 でを行なつてエラー処理はって上記の処理を行な うようにする。 を変調する。これにより、ディレクトリデータエリアの再生は行なわれるが、ディレクトリデータの判説ができない。この場合、特定パターンの復調データを用いることにより、元のディレクトリデータを復元できるようにする。 これにより、ディレクトリデータやユーザデータの他の光ディスクへのコピーが可能となる。

このように、重ね書きによるデイレクトリデータの変調および復調処理を第5図~7図図にれての変調がより、第5図~7変調がこって変調がいるものとするのデータに2ー7変調の後に4のデータに2ー7では4をであるでですった。かかるデータに対し、1・世間をは20でであるとして、ようによるで変数では3でであるとして、ようによるで変数である。では4であるとしてであるとしてですった。2年であるとしてであるとして変換される。では4でのデータと調によるデータは対流であるというによるデータは対流である。か2ー7変調によるデータは判読である。

### (発明の効果)

以上説明したように、本発明によれば、記録媒体にユーザ固有情報を登録したユーザのみが該記録媒体のデータ再生が可能となり、データの秘密保護が確実に達成できる。

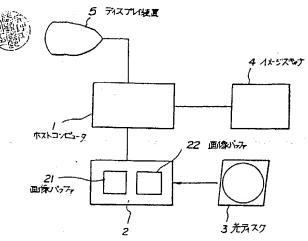
また、本発明によれば、記録媒体の正統なユーザ以外のユーザによる使用の痕跡を確実に残すことができ、記録データの信頼性が大幅に向上する。

第1図は本発明によるデータ秘密保護方式の一実施例を示すプロック図、第2図はその動作を示すプローチャート、第3図は本発明によるデーク秘密保護方式の他の実施例でのデーク再生不能とする機能を説明するための図、第4図はデータとするにとされた記録媒体からのデータ再生可能可以によるデータ秘密保護方式ののデータを調方法をのデータ判別不能とするためのデーク変調方法をのデータ割別不能とするためのデークで調方法をである。

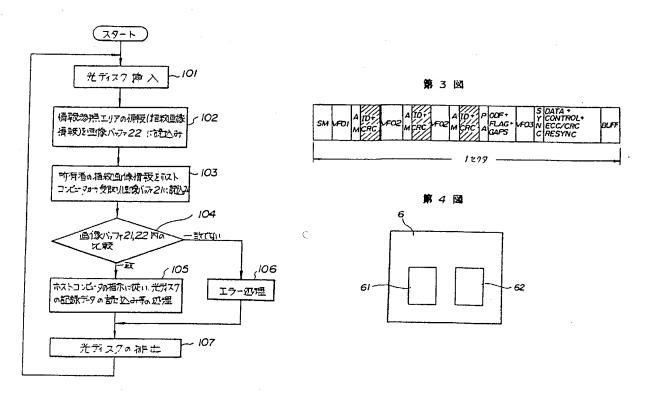
1 ……ホストコンピュータ、2 ……デイスクド ライブ装置、2 1, 2 2 ……画像パツファ、3 … …光ディスク、4 ……イメージスキヤナ、5 …… デイスプレイ装置。

第 1 図





第2図



第 5 選

復調デタ	変調デタ
10	0100
010	100100
0010	00100100
11	1000
011	001000
0011	00001000
000	000100

## 第 6 図

工ラー207堰南	エラ- 20個後 デ- タ
0100	0110
100100	110110
00100100	00110110
1000	1100
001000	001100
00001000	00001100
000100	000110

# 第7週

復調デタ	エラ- 紅理後 デ-タ
10	0110
010	110110
0010	00110110
11	1100
011	001100
0011	00001100
000	000110

第8図

